



# Aufgabenübersicht

1) Minimierung endlicher Automaten . . . . .	2
2) Komplexitätstheorie . . . . .	4
3) Pumping-Lemma für EA-Sprachen . . . . .	6

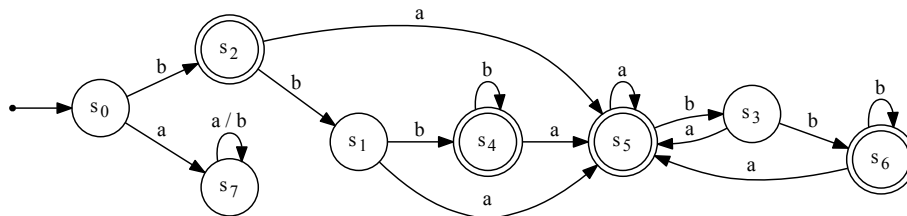
**Aufgabe 1**

**Minimierung endlicher Automaten**

Gegeben sei der folgende endliche Automat  $A$  mit

$$A = (\{a, b\}, \{s_0, \dots, s_7\}, \delta, s_0, \{s_2, s_4, s_5, s_6\})$$

$\delta$ :



und die zugehörige Zustandsübergangstabelle.

$\delta$	$a$	$b$
$s_0$	$s_7$	$s_2$
$s_1$	$s_5$	$s_4$
$s_2$	$s_5$	$s_1$
$s_3$	$s_5$	$s_6$
$s_4$	$s_5$	$s_4$
$s_5$	$s_5$	$s_3$
$s_6$	$s_5$	$s_6$
$s_7$	$s_7$	$s_7$

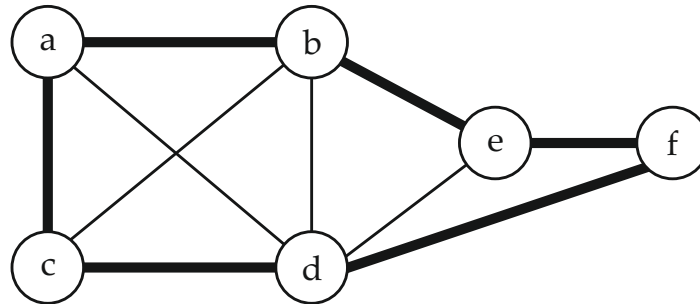
Minimieren Sie  $A$  mit dem Algorithmus aus der Vorlesung. Geben Sie die Minimierungstabelle und den minimierten Automaten  $A'$  vollständig an.

$$A' = \left( \underbrace{\quad}_{E'}, \underbrace{\quad}_{S'}, \delta', \underbrace{s_0}_{s_0}, \underbrace{\quad}_{F'} \right)$$

$s_1$							
$s_2$							
$s_3$							
$s_4$							
$s_5$							
$s_6$							
$s_7$							
	$s_0$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	$s_4$	$s_5$	$s_6$

**Aufgabe 2****Komplexitätstheorie**

Das *ungerichtete Hamiltonkreisproblem (UHP)* ist die Frage, ob in einem ungerichteten Graphen  $G = (V, E)$  ein geschlossener Pfad existiert, der jeden Knoten genau einmal enthält. Im abgebildeten Graphen kennzeichnet der dick gezeichnete Kantenzug einen Hamiltonkreis.



- (a) Wie könnte eine nichtdeterministische Turingmaschine vorgehen, um das UHP für einen gegebenen Graphen **effizient** zu lösen?

**Hinweis:** Argumentieren Sie umgangssprachlich; Sie müssen die Turingmaschine **nicht** angeben.

- (b) Wie könnte eine deterministische Turingmaschine vorgehen, um das Vorgehen der nichtdeterministischen Turingmaschine bei der Lösung des UHP zu simulieren?

**Hinweis:** Sie müssen auch hier die Turingmaschine **nicht** angeben.

- (c) Wie groß ist der Zeitaufwand Ihrer nichtdeterministischen Turingmaschine, bzw. Ihrer deterministischen Turingmaschine in Abhängigkeit von der Knotenanzahl des Graphen  $n = |V|$  im schlimmsten Fall?

**Aufgabe 3****Pumping-Lemma für EA-Sprachen**

Gegeben sei die Sprache

$$L = \{a^{2^i} \mid i \in \mathbb{N}_0\}.$$

Es gilt also  $a, aa, aaaa, aaaaaaaaa, \dots \in L$  und bspw.  $\lambda, aaa, aaaaaa \notin L$ .

Zeigen Sie mithilfe des Pumping-Lemmas für EA-Sprachen, dass  $L$  nicht vom Chomsky-Typ 3 ist.